

# Estruturas de Dados - ESP412

Prof<sup>a</sup> Ana Carolina Sokolonski

Bacharelado em Sistemas de Informação  
Instituto Federal de Ciência e Tecnologia da Bahia  
Campus de Feira de Santana

*carolsoko@ifba.edu.br*

March 27, 2025

# Árvores Binárias

## 1 Árvores Binárias

- Definição
- Altura da Árvore Binária
- Árvores Binárias Ordenadas ou Árvores Binárias de Busca
- Inserção na Árvore Binária Ordenada
- Remoção na Árvore Binária Ordenada
  - Remoção de Nó Folha
  - Remoção de Nó com UM Filho
  - Remoção de Nó com DOIS Filhos
- Percursos em Árvores Binárias
  - Percurso Pré-Ordem
  - Percurso Em-Ordem
  - Percurso Pós-Ordem

## 2 Referências

# Árvores Binárias

# Árvores Binárias

## Definição:

Árvores Binárias são Estruturas de Dados caracterizadas por possuir nós chamados “pais” que podem possuir zero, um ou dois filhos, por isso chama-se **ÁRVORE BINÁRIA**, pois cada nó pai pode possuir, no máximo, dois filhos.

# Árvores Binárias

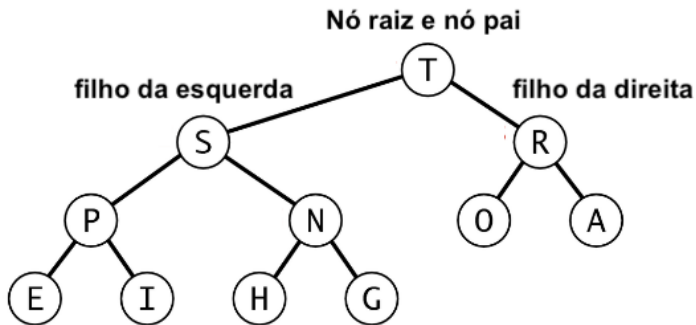
## Definição:

Árvores Binárias são Estruturas de Dados caracterizadas por possuir nós chamados “pais” que podem possuir zero, um ou dois filhos, por isso chama-se **ÁRVORE BINÁRIA**, pois cada nó pai pode possuir, no máximo, dois filhos.

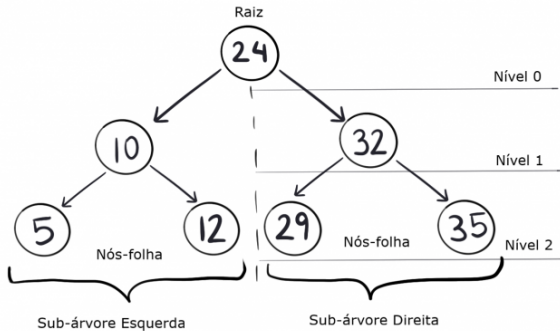
Cada nó possui um identificador ID, e dois ponteiros para seus filhos da esquerda e direita (LEFT e RIGHT). E o nó pai pode ser filho de alguém ou pode ser a “RAIZ” da Árvore.

[Cormen et al. 2009]

# Árvores Binárias



# Árvores Binárias



# Árvores Binárias

```
typedef struct noArvore{  
    int chave;  
    struct noArvore *filhoDir;  
    struct noArvore *filhoEsq;  
}NO;
```



# Árvores Binárias

## Outra definição:

Uma árvore binária é uma estrutura de dados caracterizada por:

# Árvores Binárias

## Outra definição:

Uma árvore binária é uma estrutura de dados caracterizada por:

- Ou não tem elemento algum (árvore vazia).
- Ou tem um elemento distinto, denominado raiz, com dois ponteiros para duas estruturas diferentes, denominadas subárvore esquerda e subárvore direita.

# Árvores Binárias

## Altura da Árvore Binária:

Nas Árvores Binárias só existe um caminho a percorrer, que é o caminho da raiz aos nós-folha. Este caminho é denominado de **Altura da árvore**, que se define pelo **maior caminho a partir de um determinado nó da árvore**.

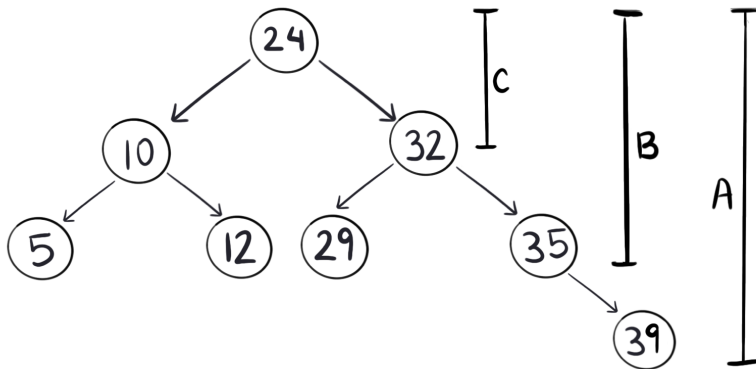
# Árvores Binárias

## Altura da Árvore Binária:

Nas Árvores Binárias só existe um caminho a percorrer, que é o caminho da raiz aos nós-folha. Este caminho é denominado de **Altura da árvore**, que se define pelo **maior caminho a partir de um determinado nó da árvore**.

Este também é o maior tempo de busca de um elemento contido na Árvore Binária. Por isso, as árvores são as melhores estruturas de dados para armazenamento de grandes volumes de dados em Bancos de Dados, pois o seu tempo de busca de dados é pequeno.

# Árvores Binárias



# Árvores Binárias

Podemos observar que:

- A é a Altura do nó raiz (24) até o nó-folha (39), então a altura de A é 3;
- B é a Altura do nó raiz (24) até o nó 35, então a altura de B é 2;
- C é a Altura do nó raiz (24) até o nó-filho 32, então a altura de C é 1.

# Árvores Binárias

Podemos observar que:

- A é a Altura do nó raiz (24) até o nó-folha (39), então a altura de A é 3;
- B é a Altura do nó raiz (24) até o nó 35, então a altura de B é 2;
- C é a Altura do nó raiz (24) até o nó-filho 32, então a altura de C é 1.

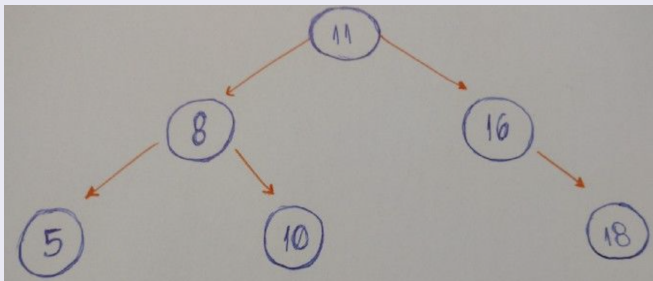
Atenção!

A **Altura** e o **Nível** de uma Árvore Binária não são a mesma coisa. Altura é a distância entre um nó e outro, ou seja, quantos nós existem entre um nó e outro. No exemplo, a Altura de A é 3 porque entre 24 e 39 existem 3 nós (o 32, o 35 e o 39).

# Árvores Binárias

## Árvores Binárias Ordenadas ou Árvores Binárias de Busca:

São Árvores Binárias onde os filhos de cada nó estão ordenados, assumindo ordenação da esquerda pra direita.





# Árvores Binárias

## Árvores Binárias Ordenadas ou Árvores Binárias de Busca:

Árvores Binárias Ordenadas são chamadas de Árvores Binárias de Busca porque sua ordenação possibilita a realização de buscas mais eficientes.

As chaves buscadas podem ser comparadas com as chaves dos nós da árvore, possibilitando decidir se devemos continuar a busca somente na subárvore à esquerda ou à direita do nó, reduzindo drasticamente a quantidade de nós a serem visitados na busca.

# Inserção Ordenada

# Árvores Binárias

## Inserção na Árvore:

A inserção em uma Árvore Binária deve ser realizada de forma ordenada. Visando manter a árvore sempre organizada:

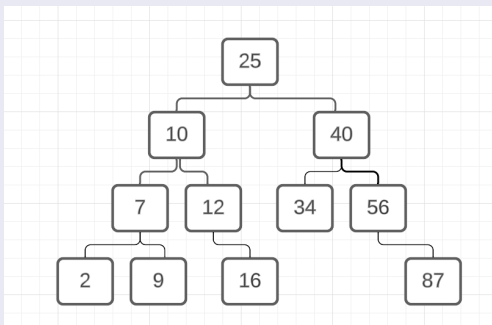
```
NO *insereNaArvore(NO *nodo, int chave){  
    if (nodo == NULL){  
        nodo = malloc (sizeof(NO));  
        nodo->filhoEsq = NULL;  
        nodo->filhoDir = NULL;  
        nodo->chave = chave;  
    }else{  
        if(nodo->chave > chave)  
            nodo->filhoEsq = insereNaArvore(nodo->filhoEsq, chave);  
        else  
            nodo->filhoDir = insereNaArvore(nodo->filhoDir, chave);  
    }  
    return nodo;  
}
```

# Remoção

# Árvore Binárias

## Remoção na Árvore Binária Ordenada:

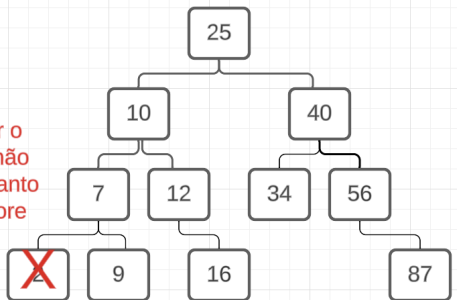
A Remoção em uma Árvore Binária deve ser realizada mantendo a organização da árvore, portanto, deve-se avaliar a posição do nó a ser removido.



# Árvores Binárias

## Removendo Nó **Folha**:

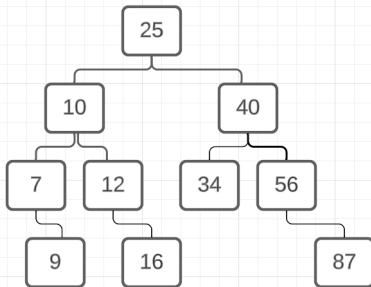
Deseja-se excluir o elemento 2, que não possui filhos, portanto é nó folha da árvore



# Árvores Binárias

## Removendo Nó **Folha**:

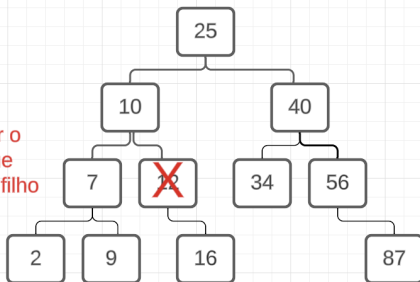
Basta apagar o nó e  
setar o filho esquerdo  
do pai, nesse caso o  
nó 7, para nulo



# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **UM** filho, seja filho à esquerda ou à direita:

Deseja-se excluir o elemento 12, que possui apenas um filho

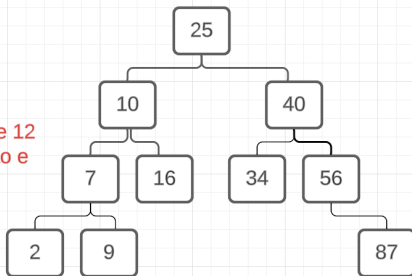




# Árvores Binárias

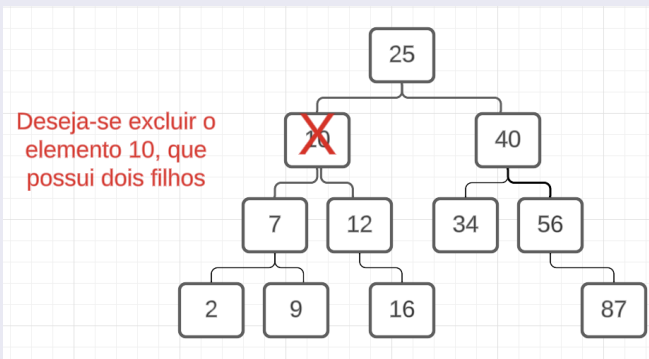
Removendo um nó que possui **UM** filho, seja filho à esquerda ou à direita:

Transfere o filho de 12 para a sua posição e apaga o nó 12.



# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos:

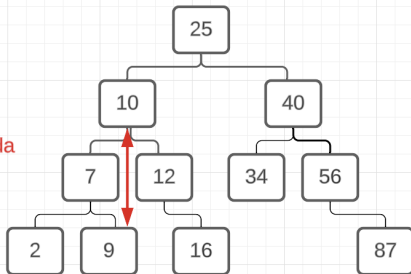


# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos:

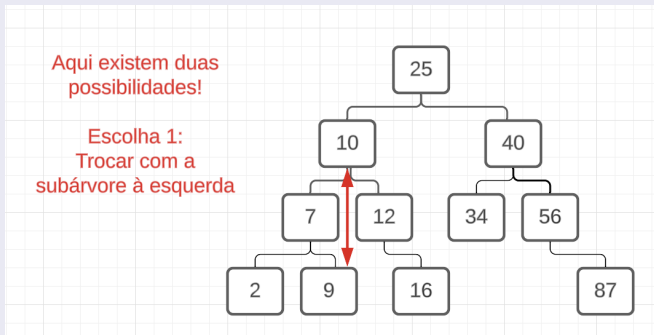
Aqui existem duas possibilidades!

Escolha 1:  
Trocar com a  
subárvore à esquerda



# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos: Ao escolher trocar com a subárvore à esquerda, deve-se pegar o maior elemento à esquerda. Ele será o substituto do elemento excluído. Este elemento é o elemento mais à direita da subárvore à esquerda.

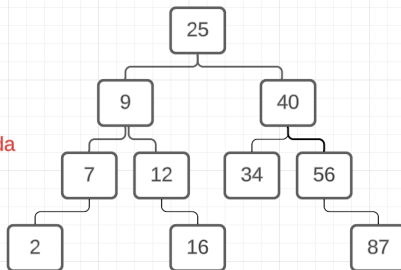


# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos:

Aqui existem duas possibilidades!

Escolha 1:  
Trocar com a  
subárvore à esquerda

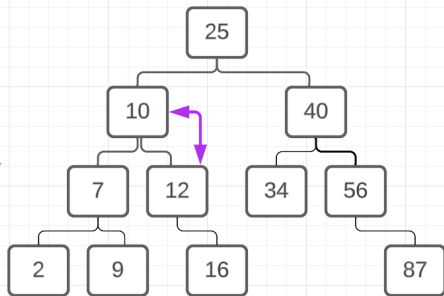


# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos:

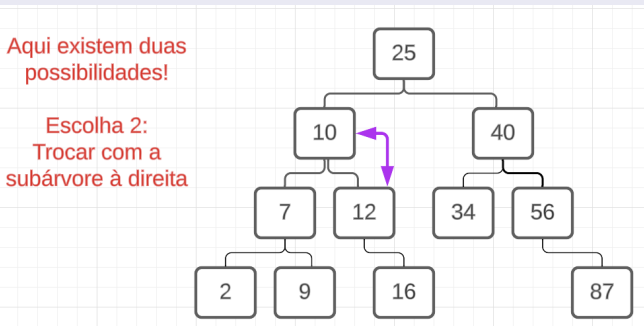
Aqui existem duas possibilidades!

Escolha 2:  
Trocar com a subárvore à direita



# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos: Analogamente, Ao escolhermos trocar com a subárvore à direita, selecionamos o elemento mais à esquerda da subárvore à direita.

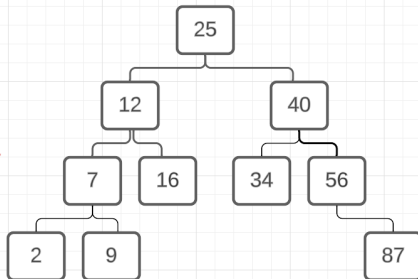


# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos:

Aqui existem duas possibilidades!

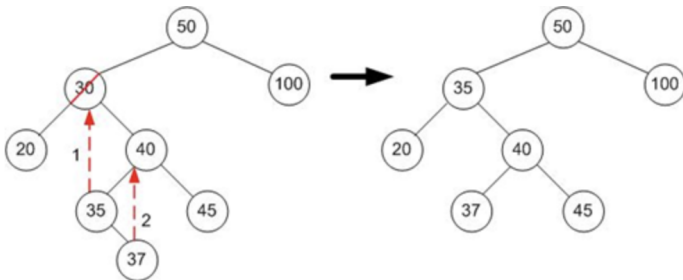
Escolha 2:  
Trocar com a  
subárvore à direita





# Árvores Binárias

Removendo um nó que possui **DOIS** filhos: Pode-se escolher como substituto um filho que tenha outros filhos, e esses filhos precisam ser realocados também.



# Remove Nó da Árvore Binária

```

NO *removeDaArvore(NO *nodo, int chave){
    NO *aux, *aux1;
    if (nodo == NULL) printf("Árvore vazia!");
    else if (nodo->chave > chave) //Procurando a chave para remover
        nodo->filhoEsq = removeDaArvore(nodo->filhoEsq, chave);
    else if (nodo->chave < chave) //Procurando a chave para remover
        nodo->filhoDir = removeDaArvore(nodo->filhoDir, chave);
    else if ((nodo->filhoEsq == NULL) && (nodo->filhoDir == NULL)){ //Acho a chave
        //Aqui temos um nó folha a ser removido
        free(nodo);
        nodo = NULL;
    }else if((nodo->filhoEsq != NULL) && (nodo->filhoDir != NULL)){
        //Aqui temos um nó com dois filhos a ser removido
        //Substituiremos sempre pelo filho da subárvore à direita
        aux = buscaMaisAEsquerda(nodo);
        aux1=buscaFilhoEsq(nodo,aux->chave);
        if (aux->filhoDir!=NULL)
            aux1->filhoEsq = aux->filhoDir;
        else aux1->filhoEsq = NULL;
        nodo->chave = aux->chave;
    }else if(nodo->filhoEsq == NULL){
        //Aqui temos um nó que tem apenas o filho da direita a ser removido
        nodo = nodo->filhoDir;
    }else if(nodo->filhoDir == NULL){
        //Aqui temos um nó que tem apenas o filho da esquerda a ser removido
        nodo = nodo->filhoEsq;
    }
    return nodo;
}

```

## Busca Nó mais à Esquerda da Subárvore da Direita

```
NO *buscaMaisADireita(NO *nodo){
    NO *aux;
    for(aux = nodo; aux->filhoDir!=NULL;aux=aux->filhoDir);
    return aux;
}

NO *buscaMaisAEsquerda(NO *nodo){
    NO *aux;
    for(aux=nodo; aux->filhoEsq!=NULL; aux=aux->filhoEsq);
    return aux;
}
```

Caso do Nó mais à Esquerda da Subárvore da Direita possua filhos, **realoca eles**. Para tanto, precisa localizar o PAI do Nó mais à Esquerda da Subárvore à Direita, pois ele passará a ser o pai dos filhos do **Nó Substituto** do removido.

```
NO *buscaFilhoEsq(NO *nodo, int chave){  
    if (nodo->filhoEsq == NULL)  
        return NULL;  
    else if(nodo->filhoEsq->chave != chave)  
        return buscaFilhoEsq(nodo->filhoEsq, chave);  
    else return nodo;  
}
```

# Percursos

# Árvores Binárias

## Percursos:

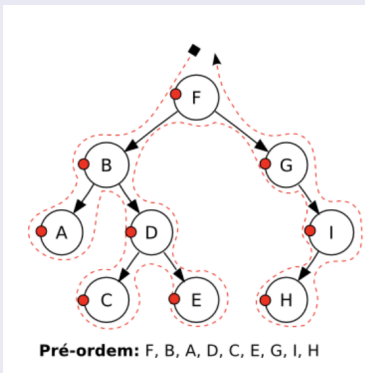
Existe 3 formas possíveis de se percorrer uma Árvore Binária:

- Pré-Ordem: RED = raiz, esquerda, direita
- Em-Ordem: ERD = esquerda, raiz, direita
- Pós-Ordem: EDR = esquerda, direita, raiz

# Árvores Binárias

## Percurso Pré-Ordem:

Percorre a Árvore na ordem RED → raiz, esquerda, direita



# Árvores Binárias

## Percurso Pré-Ordem:

Percorre a Árvore na ordem RED → raiz, esquerda, direita

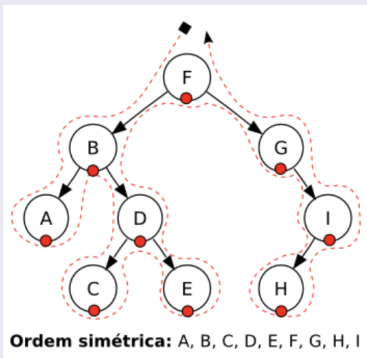
```
void preOrdem(N0 *nodo){  
    if(nodo){  
        printf("%d\n", nodo->chave);  
        preOrdem(nodo->filhoEsq);  
        preOrdem(nodo->filhoDir);  
    }  
}
```



# Árvores Binárias

## Percurso Em-Ordem:

Percorre a Árvore na ordem ERD → esquerda, raiz, direita



# Árvores Binárias

## Percurso Em-Ordem:

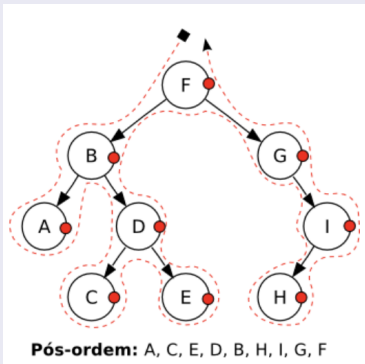
Percorre a Árvore na ordem ERD → esquerda, raiz, direita

```
void emOrdem(Nó *nodo){  
    if(nodo){  
        emOrdem(nodo->filhoEsq);  
        printf("%d\n", nodo->chave);  
        emOrdem(nodo->filhoDir);  
    }  
}
```

# Árvores Binárias

## Percurso Pós-Ordem:

Percorre a Árvore na ordem EDR → esquerda, direita, raiz



# Árvores Binárias

## Percurso Pós-Ordem:

Percorre a Árvore na ordem EDR → esquerda, direita, raiz

```
void posOrdem(N0 *nodo){  
    if(nodo){  
        posOrdem(nodo->filhoEsq);  
        posOrdem(nodo->filhoDir);  
        printf("%d\n", nodo->chave);  
    }  
}
```

# Árvores Binárias

## Desenhar a Árvore:

Vamos desenhar a Árvore da forma mais simples, mostrando a árvore deitada, primeira a raiz, depois seus filhos, nível a nível.

```
void imprimir(NO *nodo, int nivel){
    int i;
    if(nodo != NULL) {
        imprimir(nodo->filhoDir, nivel + 1);
        for(i = 0; i <= nivel-1; i++) printf("  ");
        printf("+--");
        printf("%d\n",nodo->chave);
        imprimir(nodo->filhoEsq, nivel + 1);
    }
    return;
}
```

# MENU

```
int menu(void){
    int opcao;
    printf("Opções:\n"); |
    printf("-----\n");
    printf("0. Insere elementos na Árvore Binária Ordenada\n");
    printf("1. Mostra Árvore Binária Ordenada em Pré-ordem\n");
    printf("2. Mostra Árvore Binária Ordenada em Pós-ordem\n");
    printf("3. Mostra Árvore Binária Ordenada Em Ordem\n");
    printf("4. Desenha a Árvore Binária Ordenada da raiz às folhas\n");
    printf("5. Remove elementos da Árvore Binária Ordenada\n");
    printf("6. Busca elementos na Árvore Binária Ordenada\n");
    printf("7. Fechar\n\n");

    do{
        printf("Escolha [0,1,2,3,4,5,6 ou 7]: ");
        scanf("%d",&opcao);
        printf("\n\n");
    }
    while((opcao < 0) && (opcao > 7));
    return opcao;
}
```

# MAIN

```
void main() {
    NO *raiz = NULL, *nodo;
    int escolha, chave;
    do{
        escolha = menu();
        switch(escolha){
            case 0:
                printf("Insere elementos na Árvore Binária Ordenada \n\r");
                while(escolha == 0){
                    printf("Digite o elemento que deseja inserir ou -1 para sair: ");
                    scanf("%d",&chave);
                    if (chave != -1)
                        raiz = insereNaArvore(raiz,chave);
                    else break;
                }
                break;
            case 1:
                printf("Percorre a Árvore Binária Ordenada e mostra no modo Pré-ordem\n\r");
                preOrdem(raiz);
                break;
            case 2:
                printf("Percorre a Árvore Binária Ordenada e mostra no modo Pós-ordem\n\r");
                posOrdem(raiz);
                break;
            case 3:
                printf("Percorre a Árvore Binária Ordenada e mostra no modo Em Ordem\n\r");
                emOrdem(raiz);
                break;
        }
    } while(escolha != -1);
}
```

# MAIN

```
case 4:
    printf("Mostra Árvore Binária Ordenada (raiz à esquerda e folhas à direita)\n\n");
    imprimir(raiz, 0);
    break;
case 5:
    printf("Remove elementos da Árvore Binária Ordenada \n\n");
    while(escolha == 5){
        printf("Digite o elemento que deseja remover ou -1 para sair: ");
        scanf("%d",&chave);
        if (chave != -1)
            raiz = removeDaArvore(raiz,chave);
        else break;
    }
    break;
case 6:
    printf("Busca elemento na Árvore Binária Ordenada \n\n");
    while(escolha == 6){
        printf("Digite o elemento que deseja buscar ou -1 para sair: ");
        scanf("%d",&chave);
        if (chave != -1)
            nodo = buscaNaArvore(raiz,chave);
        else break;
    }
    break;
}
printf("\n\nDigite qualquer tecla...");
getchar();
}
while(escolha != 7);
destroi(raiz);
```



# Referências

# Referências



CORMEN, T. H. et al. *Introduction to Algorithms*. 2nd. ed.  
[S.l.]: The MIT Press, 2009. ISBN 0262032937.